

Лекция 6. Решение задач максимизации (выпуклой) оптимизации

Максимизация

$f(x)$ - выпуклая.

$$\min_{x \in Q \subseteq \mathbb{R}^d} f(x)$$

Q-опт.
вып.

$$|f(y) - f(x)| \leq M \|y - x\|_2 \rightarrow M\text{-Lipsch.}$$

$$\|Df(y) - Df(x)\|_2 \leq L \|y - x\|_2 \rightarrow L\text{-Lipsch. grad}$$

$$f(y) \geq f(x) + \langle Df(x), y - x \rangle + \frac{\mu}{2} \|y - x\|_2^2 \rightarrow \mu\text{-сильн. вып.}$$

Таблица 1

$N = \# Df(x)$	M-Lipsch.	L-Lipsch. grad.
выпуклая f	$\frac{M^2 R^2}{\varepsilon^2}$	$\sqrt{\frac{LR^2}{\varepsilon}}$
μ -сильн. вып. f	$\frac{M^2}{\mu \varepsilon}$	$\sqrt{\frac{L}{\mu}} \ln\left(\frac{MR^2}{\varepsilon}\right)$

сильн.
го вып.
вып.

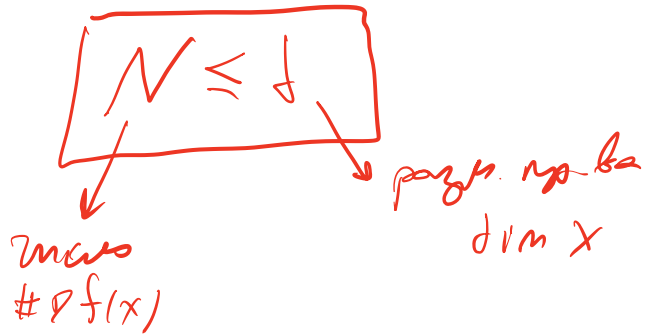
$$R^2 = \|x^0 - x_*\|_2^2$$

сильн. вып. μ x^0

$$f(x^N) - f(x_*) \leq \varepsilon$$

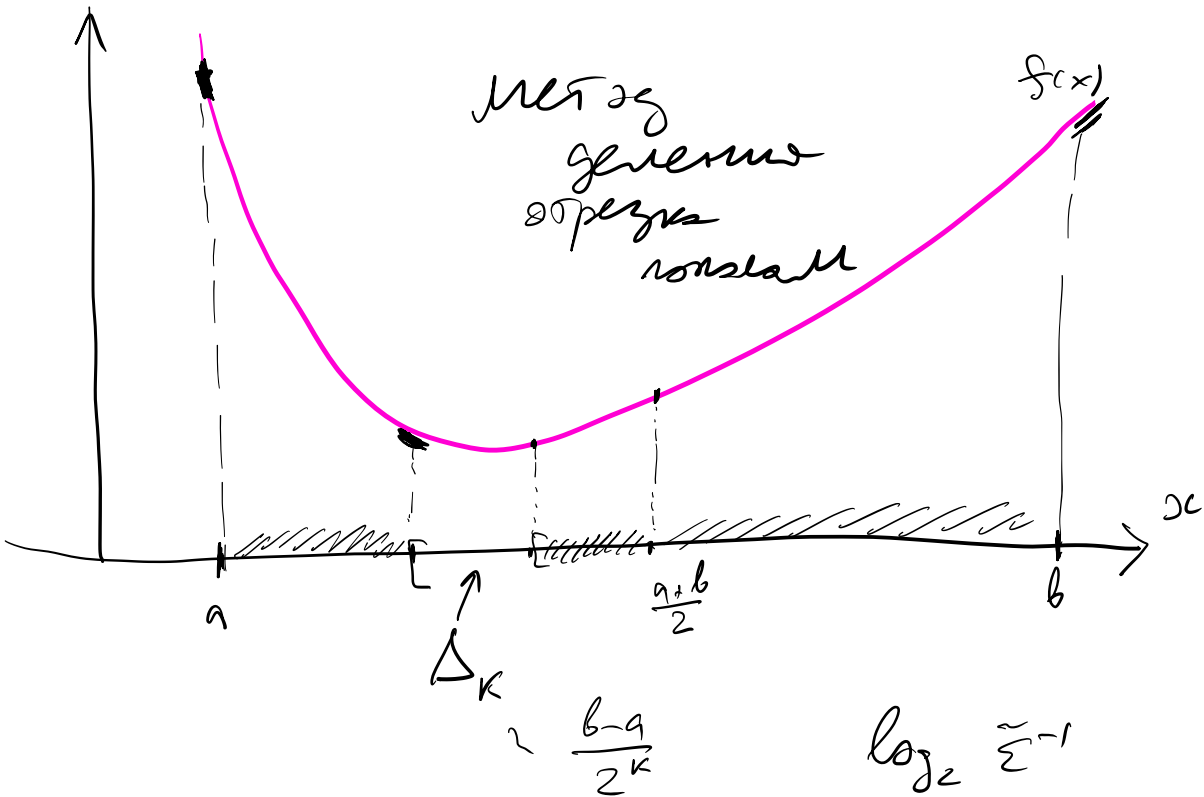
$$x^{k+1} = x^k - \frac{1}{L} Df\left(x^k + \frac{k-1}{k+2} (x^k - x^{k-1})\right) + \frac{k-1}{k+2} (x^k - x^{k-1})$$

$$x^{k+1} = \Pi_Q \left(x^k - h Df(x^k) \right)$$



A two ecm $N > J$?

$$\min_{x \in [a, b]} f(x) \quad (*)$$



$\log_2 \tilde{\epsilon}^{-1}$

$\tilde{\epsilon} = (b-a)/\epsilon$

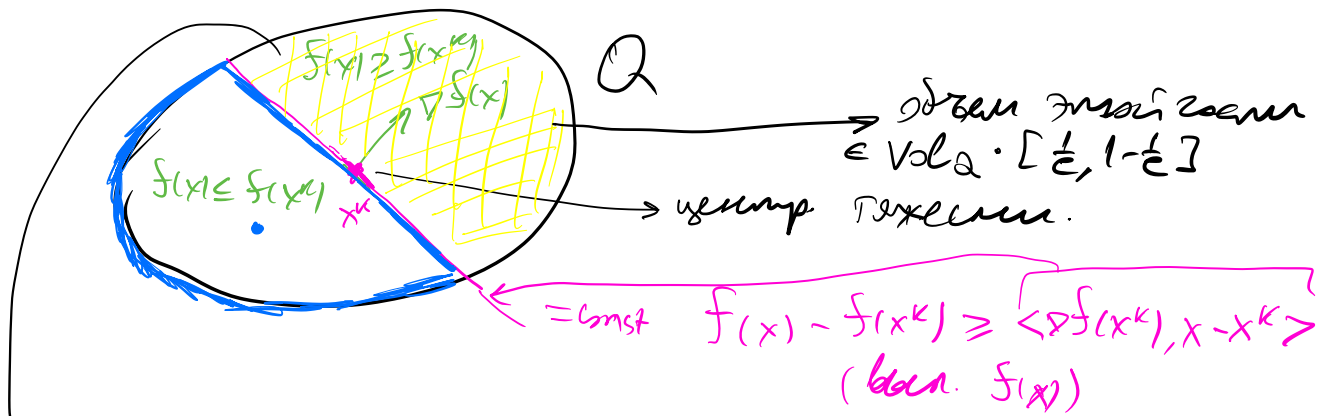
$N \approx \log_2 \tilde{\epsilon}^{-1}$

$J = 1$

Методы ускоренного спуска

$$1 < k < N$$

$$\min_{x \in Q} f(x) \rightarrow \text{бегн. спуска}$$



Теорема Гронбаума-Ханнера

имеет объем $\geq \frac{1}{e} \text{Vol } Q$, $e = 2.7 \dots$

После N -итераций

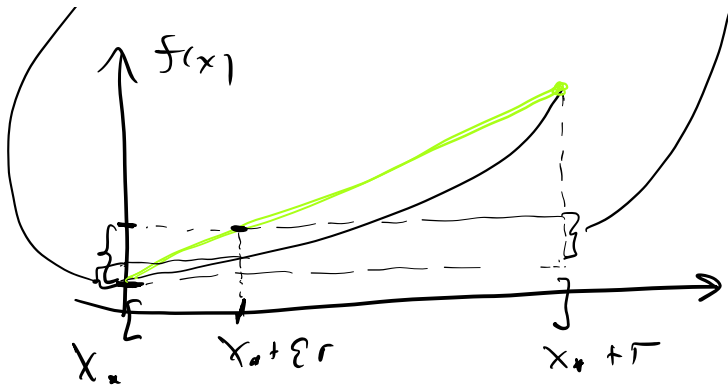
объем зоны поиска $\leq \left(1 - \frac{1}{e}\right)^N = \tilde{\varepsilon}^d$
 $N \sim \underbrace{d \log \tilde{\varepsilon}^{-1}}$

Γ - шаг спуска.

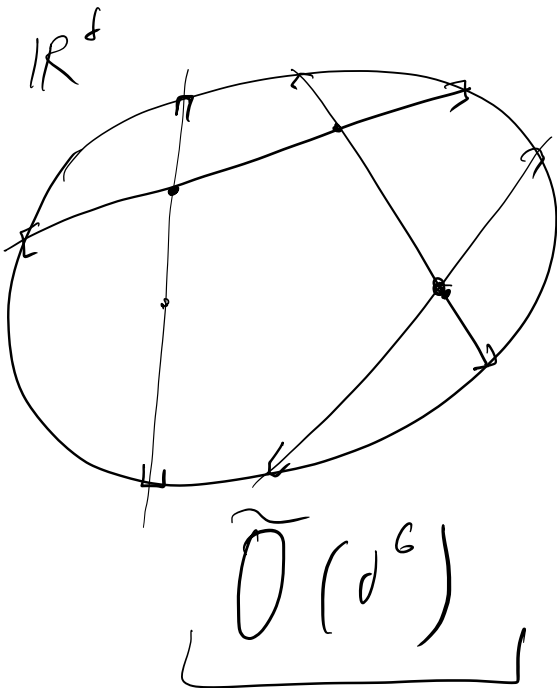
$x_0 + \varepsilon \Gamma \in \text{Точка зоны поиска}$

$$f(x_0 + \varepsilon \Gamma) - f(x_0) \leq \tilde{\varepsilon} \underbrace{(f(x_0 + \Gamma) - f(x_0))}_{\leq \Delta f}$$

$\tilde{\varepsilon} = \frac{\varepsilon}{\Delta f}$
 $\max_{x, y \in Q} (f(y) - f(x))$



$$N \approx d \log\left(\frac{\Delta f}{\epsilon}\right) \leftarrow \begin{matrix} |N| < d \\ \text{ошибка} \end{matrix}$$



Почему алгоритм
Торресена
Hit and Run

$$x^{k+1} = T(x^k)$$

$$\lim_{k \rightarrow \infty} x^k = x_*$$

$$x_* = T(x_*)$$

Метод Заменицы

$$\# \text{ DFS}(x) \rightarrow N \approx d^2 \log \frac{MR}{\epsilon}$$

Сложность итераций $\mathcal{O}(d^2)$

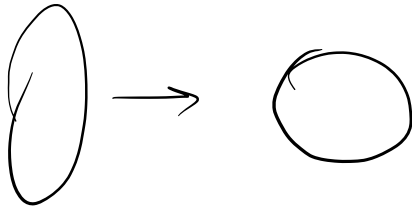
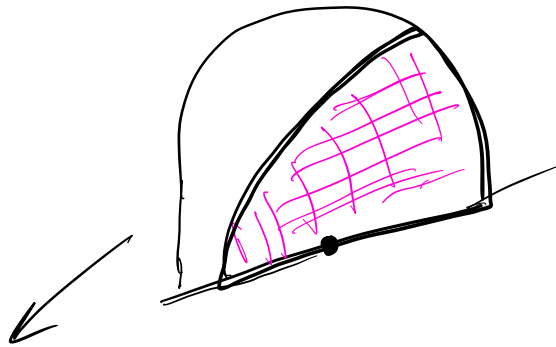
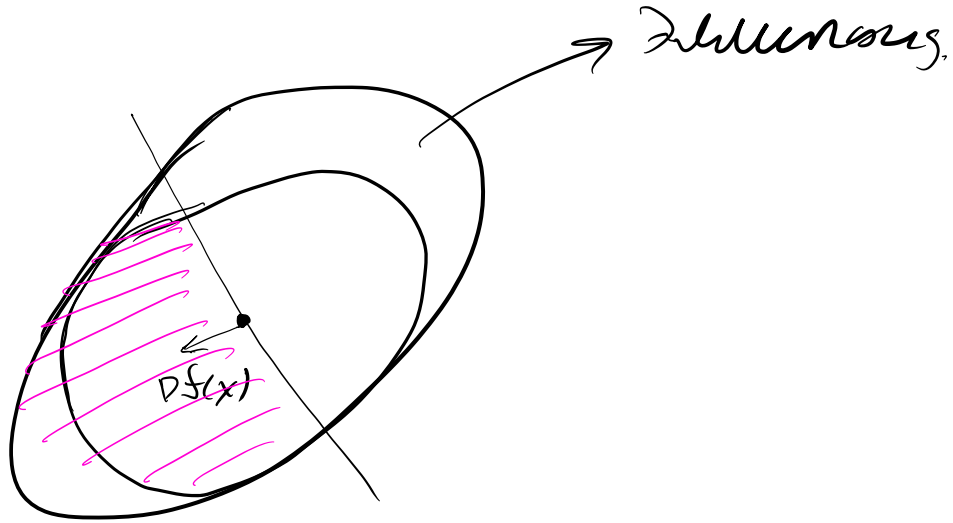
70-е годы
 { Методы
 { Заменицы
 { Уорса

ЛН:

$$\langle C, x \rangle \rightarrow \min_{\substack{Ax=b \\ x \geq 0}}$$

$$A_{ij} = 9/16$$

$$\min_{x \in Q} f(x)$$



ρ — радиус шара
 $\sim (1 - \frac{1}{\delta}) \text{Vol}(\text{шара})$
шар

$$(1 - \frac{1}{\epsilon}) \rightarrow (1 - \frac{1}{\delta})$$

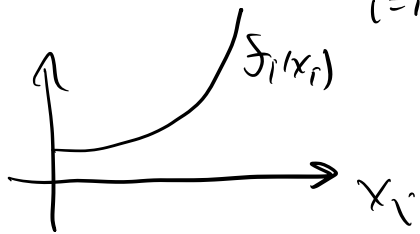
$$\left(1 - \frac{1}{d}\right)^N \sim \varepsilon^d$$



$$N \sim d^2 \log \varepsilon^{-1}$$

Задача о выпукл. программировании

$x_i \in \mathbb{R}$



$$-\sum_{i=1}^n f_i(x_i) \rightarrow \max_{\substack{\sum_{i=1}^n x_i = C \\ x_i \geq 0}}$$

задача
на выпукл.
об. область x_i

$$C - \sum_{i=1}^n x_i = 0 \mid p$$

$$-\sum_{i=1}^n f_i(x_i) + \min_p p \cdot (\sum x_i - C) \rightarrow \max_{x_i \geq 0}$$

$\begin{cases} +\infty, & \sum x_i \neq C \\ 0, & \sum x_i = C \end{cases}$

min max =
= max min

$$\max_{x_i \geq 0} \min_p \left\{ \sum_{i=1}^n (p x_i - f_i(x_i)) - p C \right\}$$

$$\min_p \sum_{i=1}^n \max_{x_i \geq 0} (p x_i - f_i(x_i)) - p C$$

$\underbrace{\hspace{10em}}_{x_i(p)}$
 $\psi(p)$

$$\max_p \psi(p) = \sum_{i=1}^n \{ p x_i(p) - f_i(x_i(p)) \} - pC$$

$$\psi(p) = \max_x F(x, p) = F(x(p), p)$$

$$\psi'(p) = F'_x(x(p), p) x'(p) + \underbrace{F'_p(x(p), p)}_{\equiv 0}$$

$$0 \quad + \quad F'_p(x(p), p) = F'_p(x(p), p)$$

$$\psi'(p) = \sum_{i=1}^n x_i(p) - C$$

p_0

$$\psi'(p_0) = 0$$

